Dive into Golang

@许式伟

2013-07-19

自我介绍

- 七牛
 - 七牛云存储 CEO
 - 《Go语言编程》作者
 - 《Programming in Go》译者
- 盛大
 - 盛大创新院资深研究员
 - 盛大祥云计划(盛大云前身)发起人
 - 盛大网盘发起人
- 百度
 - 百度网页搜索
- 金山
 - 金山软件技术总监
 - WPS Office 2005 首席架构师
 - 金山实验室发起人
 - 研究云存储课题

- 最小心智负担原则
 - 最小特性
 - 最少惊异
 - 最少犯错机会

- Go, Next Java? No, Next C!
 - 少就是指数级的多
 - 最少特性原则:如果一个功能不对解决任何问题有显著价值,那么就不提供
 - 显式表达: 所写即所得的语言
 - 最对胃口的并行支持
 - 类型系统的纲: interface
 - 极度简化但完备的OOP
 - struct 可以定义成员方法(method),这是Go对OOP支持的所有内容
 - 简化的符号访问权限控制、显式的 this 指针
 - 错误处理规范
 - 函数多返回值、内置 error 类型、defer
 - 功能内聚: 例如, 强大的组合能力
 - 消除了堆与栈的边界消除了堆与栈的边界
 - 最友善的 C 语言的支持
 - http://open.qiniudn.com/go-next-c.pptx

- Go, 基于连接与组合的语言
 - Pipeline 与并行模型
 - 在 Go 中实施 Pipeline 非常容易
 - 在 Go 中让任务并行化非常容易
 - 连接
 - Go 组件的连接是松散耦合的。彼此之间有最自然的独立性
 - Go 组件间的协议由 interface 描述,并在编译期进行 check
 - 组合
 - 不支持继承, 却胜过继承
 - 不是 COM, 但更胜 COM
 - http://open.qiniudn.com/thinking-in-go.mp4

- 以软件工程为目的的语言设计
 - 快速编译
 - 严格的依赖管理
 - 代码风格的强一致性
 - 偏向组合而不是继承
 - http://www.weibo.com/1701886454/ztwNC2uj1

Go 语言创始人 Rob Pike 演讲:《Go在谷歌:以软件工程为目的的语言设计》-http://t.cn /zYDEdJs 基本上把 Go 语言的精华都讲了。 +加标签

4月23日 22:30 来自新浪微博

删除 | ♣(16) | 阅读(92.4万) | 转发(1119) | 收藏 | 评论(118)

今天讲什么?

- 不讲库
- 不通盘介绍Golang特性
- 打破砂锅问到底
 - 选择Golang局部特性,挖深坑

Dive into Golang

- 切片 (slice)
- 接口 (interface)
- 闭包 (closure)
- 并行编程 (concurrency)

- 数据结构
 - Data *type
 - Len int
 - Cap int
- 直观含义: 数组片段
 - 指向数组的一个区间(range)
 - [Data, Data+Len)
- 本质: 动态数组
 - 可动态扩容的数组(vector)
 - 有 Cap 成员是明证

- 取数组片段
 - slice = array[from:to]
 - slice = array[:to]
 - slice = array[from:]
 - slice = array[:]
- reslice
 - slice2 = sliece[from:to]
 - slice2 可以超出 slice 的范围,所以叫 reslice 而不是 subslice
 - slice2 不能超出底层 array 的范围
- 取区间大小/容量 len(slice) / cap(slice)
- 复制元素 copy(dest, src)
 - 返回复制的元素个数: min(len(dest), len(src))
 - 实际上如果 dest 是 []byte, 那么 src 还可以是 string
- 追加元素
 - append(dest, val)
 - append(dest, v1, v2, ..., vN)
 - append(dest, src...)

```
• 示范代码
    arr := [6]int\{0, 1, 2, 3, 4, 5\}
    slice := arr[1:3]
    slice2 := slice[1:3]
结果
    slice.Data = &arr[1]
    slice.Len = 3-1 = 2
    slice.Cap = 6-1 = 5
    slice = \{1, 2\}
    slice2.Data = &slice.Data[1] = &arr[2]
    slice 2.Len = 3-1 = 2
    slice2.Cap = slice.Cap-1 = 4
    slice2 = \{2, 3\}
```

• Go 语言为数不多的陷阱之一 arr := []int{1, 2, 3, 4, 5} slice := arr[1:2] slice = append(slice, 6, 7, 8) fmt.Println(slice) fmt.Println(arr)

- 信条
 - 不对函数slice类型的参数进行append

接口 (interface)

- 数据结构
 - Data *type
 - Itbl *itbl
- 对比 C++ interface 数据结构
 - vptr *vtable
- 差异
 - Go 的 interface 是个值类型(可定义实例), 里面含有 2 个指针; C++ 的 interface 不能定义实例, 只能定义相应的指针类型, 比如 IFoo*
- https://github.com/qiniu/gobook/tree/master/ chapter9/interface

接口 (interface)

```
• Go 接口样例
       var foo IFoo = new(FooImpl)
       foo.Bar()
   - 翻译成 C
       Foolmpl* unnamed = newFoolmpl();
        IFoo foo = {unnamed, &FooImpl IFoo Itbl};
       foo.ltbl->Bar(foo.Data);
• C++ 接口样例
       IFoo* foo = new(FooImpl);
       foo->Bar();
   - 翻译成 C
       Foolmpl* unnamed = newFoolmpl();
        IFoo* foo = (IFoo*)unnamed;
       foo->vptr->Bar(foo);
```

接口 (interface)

赋值 (assignment)

var foo IFoo = &FooImpl{...}

• 如果 *Foolmpl 类型符合 IFoo 接口

var foo IFoo = FooImpl{...}

• 如果 Foolmpl 类型符合 IFoo 接口

var bar IBar = foo

- 如果 IFoo 接口符合 IBar 接口,也就是 IBar 是 IFoo 要求的子集 var any interface{} = anyVal
 - 任何类型的实例,都可以赋值给空接口
- 接口查询(query interface)

w, ok := bar.(io.Writer)

- 询问 bar 接口指向的组件是否符合 io.Writer 接口
- 类型查询(query type)

foo, ok := bar.(*FooImpl)

• 询问 bar 接口指向的组件是否是 *Foolmpl 类型

switch v := bar.(type) { case *FooImpl: ... }

• 根据 bar 接口指向的组件类型选择

- 原理
 - 闭包只是带有父函数的上下文(Context)的函数
 - 函数带有上下文并不奇怪, 函数都可以访问全局变量, 那就是上下文。
 - 不同之处在于,父函数本身的状态是动态产生和消亡的,这个上下文需要有生命周期管理。但 Go 是gc 语言,这一点上也不是问题。
 - 闭包对父函数的Context只是引用而不复制。

• 柯里化 (currying)

```
- 对多元函数的某个参数进行绑定
    func app(in io.Reader, out io.Writer, args []string) { ... }
    args := []string{"arg1", "arg2", ...}
    app2 := func(in io.Reader, out io.Writer) {
      app(in, out, args)
- Go1.1 支持了对 receiver 的快速绑定
    func (recvr *App) main(in io.Reader, out io.Writer) { ... }
    app := &App{...}
    app2 := app.main
    等价干
     app2 := func(in io.Reader, out io.Writer) { app.main(in, out) }
```

• 闭包的组合

```
func pipe(
  app1 func(io.Reader, io.Writer),
  app2 func(io.Reader, io.Writer)
) func(io.Reader, io.Writer) {
   return func(in io.Reader, out io.Writer) {
     pr, pw := io.Pipe()
     defer pw.Close()
     go func() {
       defer pr.Close()
       app2(pr, out)
    }()
    app1(in, pw)
```

闭包的陷阱 var closures [2]func() for i := 0; i < 2; $i++ \{$ closures[i] = func() { fmt.Println(i) closures[0]() closures[1]() 不要认为会打印 0 和 1,实际打印是 2 和 2 - 修正方法 var closures [2]func() for i := 0; i < 2; $i++ \{$ val := i closures[i] = func() { fmt.Println(val) closures[0]() closures[1]()

goroutine

- 轻量级执行体 (类比: 协程/纤程)
- 无上限 (只受限于内存)、创建/切换成本低
 - 但注意不要当做是零成本,还是应该留心创建 goroutine 频度 与数量

channel

- 本质上是一个 MessageQueue
- 非常正统的执行体间通讯设施
- sync.Mutex/RWMutex/Cond/etc
 - 不要把 channel 当做万金油,该 Mutex 还是要 Mutex

- 误区
 - 用 channel 来做互斥 (正常应该让 Mutex 做)
 - 比如多个 goroutine 访问一组共享变量
- channel 的成本
 - 作为消息队列, channel 成本原高于 Mutex
 - 成本在哪?
 - channel 内部有 Mutex, 因为它本身属于共享变量
 - channel 内部可能有 Cond,用来等待或唤醒满足条件的 goroutine
 - 出让 cpu 并且让另一个 goroutine 获得执行机会,这个切换周期不低,远高于 Mutex 检查竞争状态的成本(后者通常只是一个原子操作)

• 用 channel 等别人的结果

```
done := make(chan Result, 1)
go func() {
    ...
    done <- Result{}
}()
...
result := <-done
fmt.Println(result)</pre>
```

• 不永久等别人的结果,对方可能有异常 (考虑timeout)

```
done := make(chan Result, 1)
go func() {
  done <- Result{}
}()
select {
case result := <-done:
  fmt.Println(result)
case <- time.After(3 * time.Second):
  fmt.Println("timeout")
```

• 给多个人同样的活, 谁先干完要谁的结果(考虑timeout)

```
done := make(chan Result, 3)
for i := 0; i < 3; i++ \{
   go func() {
     done <- Result{}
   }()
select {
case result := <-done:
   fmt.Println(result)
case <- time.After(3 * time.Second):
   fmt.Println("timeout")
```

- 生产者/消费者模型
 - 并行编程中,多个 goroutine 间符合生产者/消费者模型非常常见。
 - channel 用于生产者和消费者间的通信,并适配两者的速度。
 - 如果生产者速度过快,那么它会 channel 缓冲区满时停下来等待;如果消费者速度过快,则在 channel 缓冲区空时停下来等待。

Q & A

许式伟 @七牛云存储